



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.1 Transistor

3.2 Cổng luận lý (Logic gate)

3.3 Mạch tổ hợp (Combinational circuit)

3.4 Phần tử nhớ cơ bản

3.5 Bộ nhớ (Memory)

3.6 Mạch tuần tự (Sequential logic circuit)

3.7 Đường truyền dữ liệu LC3



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.1 Transistor

Đa số máy tính ngày nay sử dụng các bộ vi xử lý (microprocessor) được tạo từ các transistor họ MOS. (metal-oxide-semiconductor).

Có hai loại transistor MOS: loại P (**Positive**) và loại N (**Negative**).

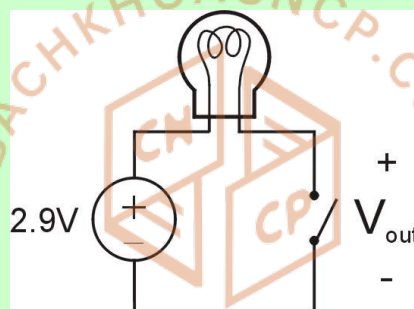
TÀI LIỆU SƯU TẬP
BỞI HCMUT-CNCP



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.1 Transistor



Hình 3.1 Một công tắc điện đơn giản

Khi khóa mở, không có dòng điện qua mạch nên đèn tắt, điện thế $V_{\text{out}} = 2,9\text{V}$, tức điện thế ra ở transistor ở mức cao, ta có mức logic “1”.

Khi khóa đóng, có dòng chạy qua mạch, đèn sáng, điện thế $V_{\text{out}} = 0\text{V}$, khi đó điện thế ra ở transistor ở mức thấp, mức logic “0”.



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.1 Transistor

Có hai loại transistor như hình dưới đây.

$$G=1 \Rightarrow U_{12}=0$$

$$G=0 \Rightarrow U_{12}=1$$



Hình 3.2 Transistor loại N

$$G=1 \Rightarrow U_{12}=1$$

$$G=0 \Rightarrow U_{12}=0$$

Hình 3.3 Transistor loại P



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.2 Cổng luận lý (Logic gate)

Các cổng luận lý cơ bản AND, OR, và NOT

Tầm trị điện áp analog từ 0-2,9V:

- Điện thế từ 0-0,5V \Rightarrow mức logic 0
- Điện thế từ 2,4V – 2,9V \Rightarrow mức logic 1

TÀI LIỆU SƯU TẬP
BỞI HCMUT-CNCP

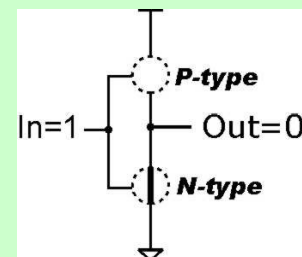
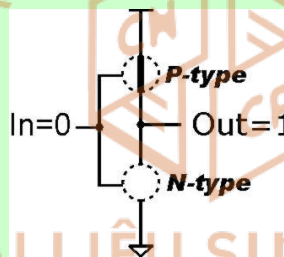
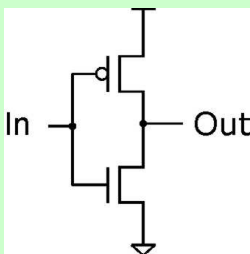


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.2 Cổng luận lý (Logic gate)

3.2.1 Cổng NOT (hay Inverter)



TÀI LIỆU SƯU TẬP
BỞI HCMUT-CNCP

In	Out
0	1
1	0

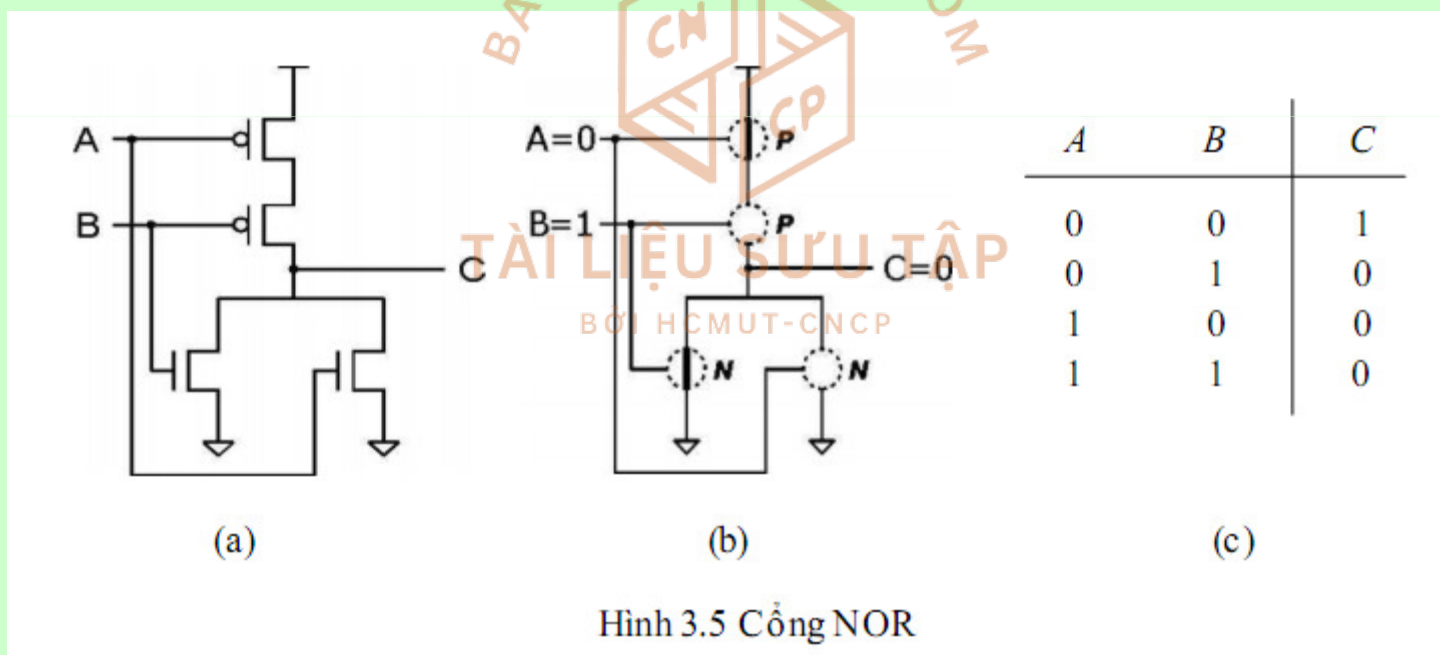


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.2 Cổng luận lý (Logic gate)

3.2.2 Cổng OR và NOR



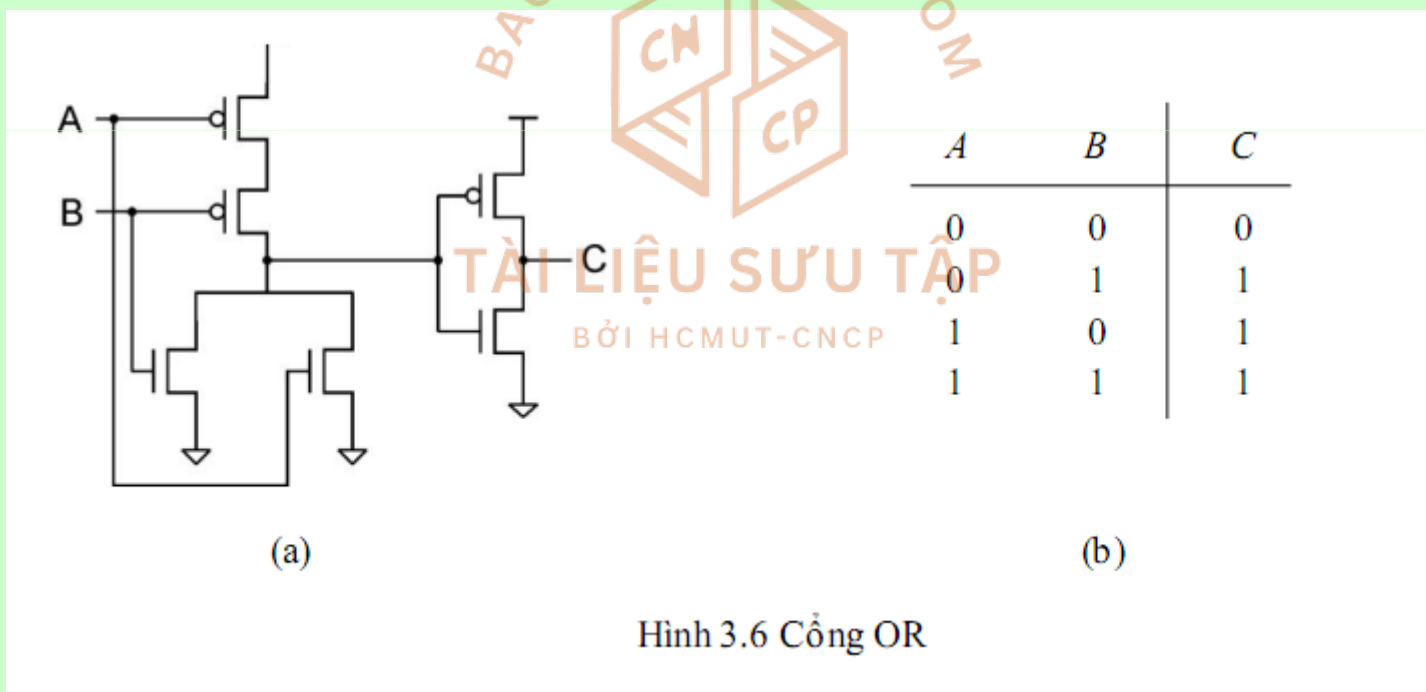


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.2 Cổng luận lý (Logic gate)

3.2.2 Cổng OR và NOR



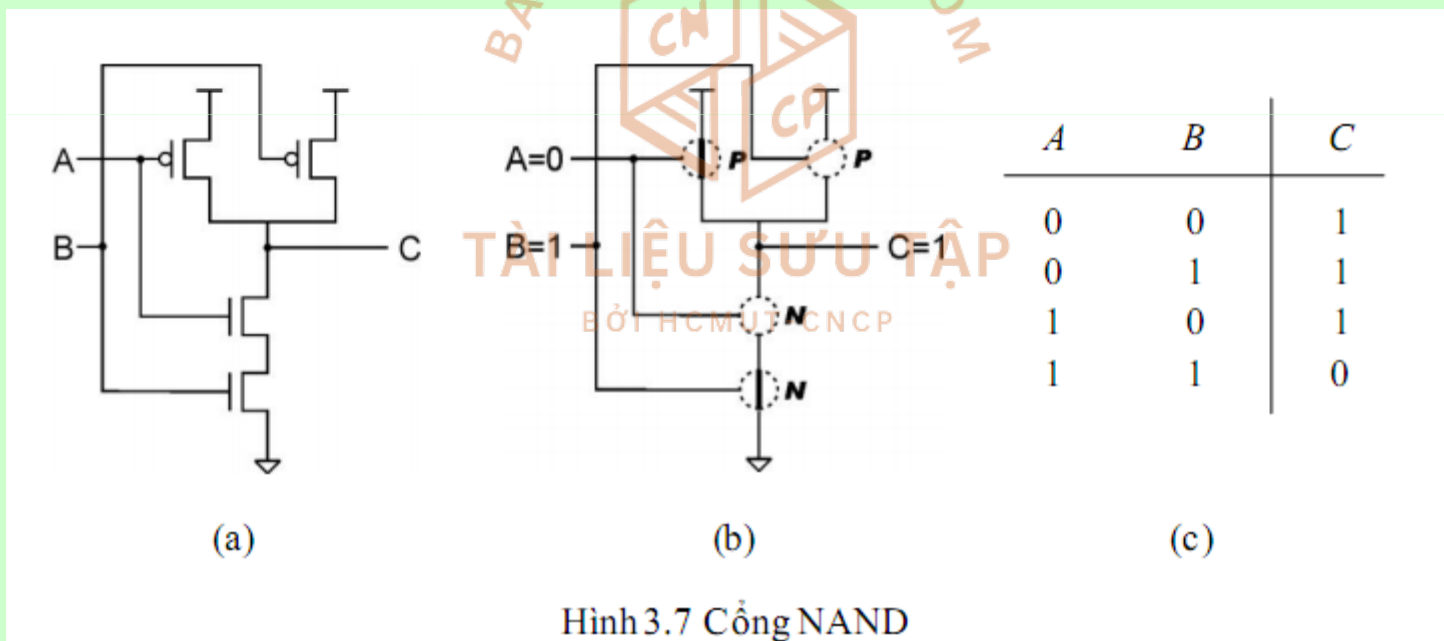


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.2 Cổng luận lý (Logic gate)

3.2.3 Cổng AND và NAND



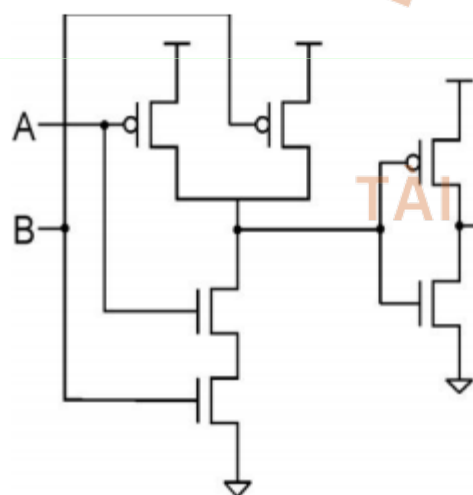


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.2 Cổng luận lý (Logic gate)

3.2.3 Cổng AND và NAND



(a)

A	B	C
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

(b)

Hình 3.8 Cổng AND

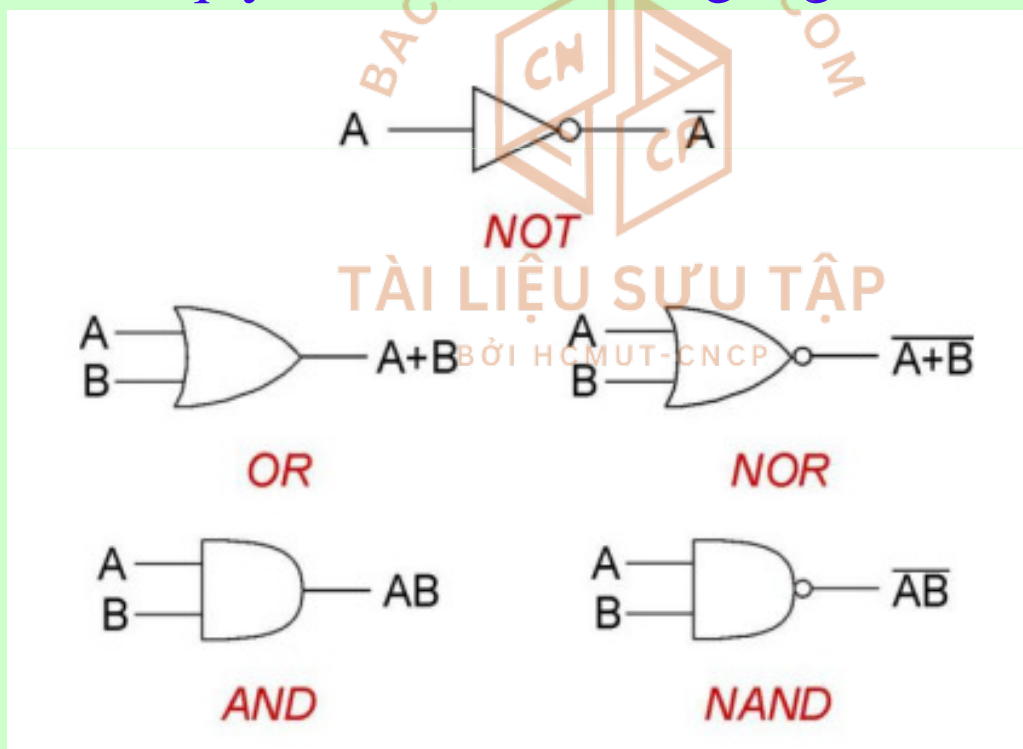


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.2 Cổng luận lý (Logic gate)

Các ký hiệu theo quy ước cho các cổng logic cơ bản:



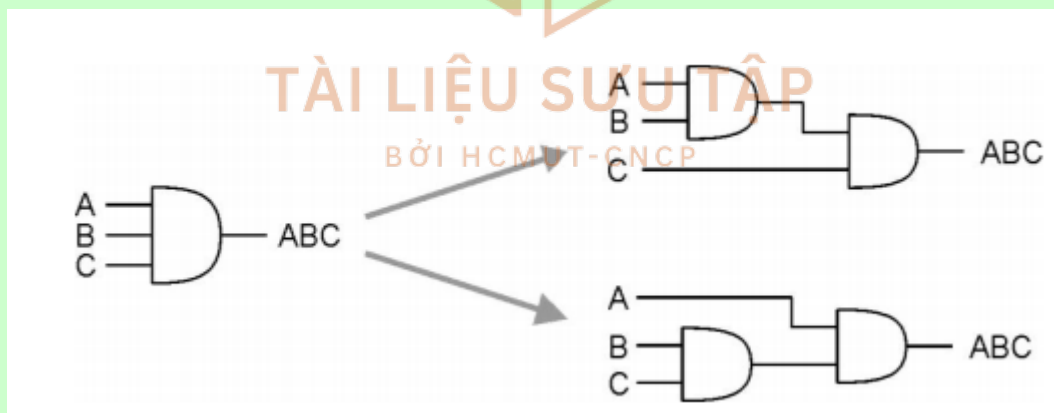


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.2 Cổng luận lý (Logic gate)

Khi muốn biểu diễn nhiều đầu vào, chúng ta có thể sử dụng quy ước như hình 3.10, thay vì dùng nhiều tầng cổng AND. Các cổng khác cũng có sự tương tự.





CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.2 Cổng luận lý (Logic gate)

3.2.4 Định luật De Morgan

Luật De Morgan cho phép chúng ta biểu diễn cổng OR bằng cổng AND kèm theo một số cổng NOT, hay ngược lại. Có hai luật De Morgan 1 và De Morgan 2 như sau:

$$\overline{A + B} = \overline{A} \bullet \overline{B} \quad (1) \quad \text{và} \quad \overline{A \bullet B} = \overline{A} + \overline{B} \quad (2)$$

hay viết ở dạng khác là

$$A + B = \overline{\overline{A} \bullet \overline{B}}$$

$$A \bullet B = \overline{\overline{A} + \overline{B}}$$

Với ký hiệu '+' đặc trưng cho phép OR, và '.' cho phép AND.

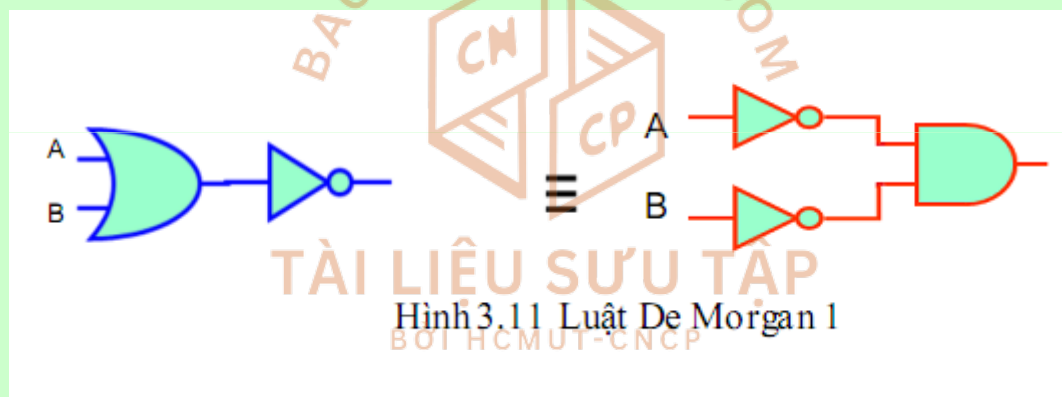


CHƯƠNG 3

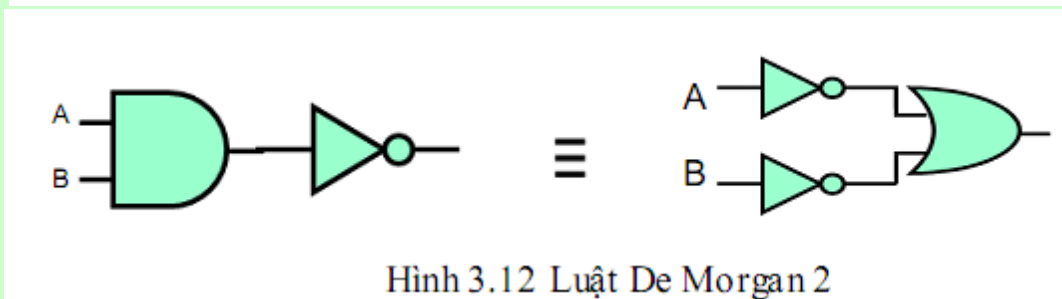
CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.2 Cổng luận lý (Logic gate)

3.2.4 Định luật De Morgan



Hình 3.11 Luật De Morgan 1



Hình 3.12 Luật De Morgan 2



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.3 Mạch tổ hợp (Combinational circuit)

Có hai loại cấu trúc luận lý cơ bản là mạch tổ hợp và mạch tuần tự.

- **Cấu trúc mạch tổ hợp** là mạch luận lý mà các giá trị đầu ra của nó phụ thuộc vào tổ hợp các giá trị đầu vào của nó ở cùng thời điểm.
- **Mạch tuần tự** có thể giữ được thông tin, và làm cơ sở cho cấu trúc bộ nhớ của máy tính.

Có ba loại tổ hợp mà chúng ta xét trong phần này: **mạch giải mã**, **mạch phân kênh**, và **bộ cộng toàn phần**.



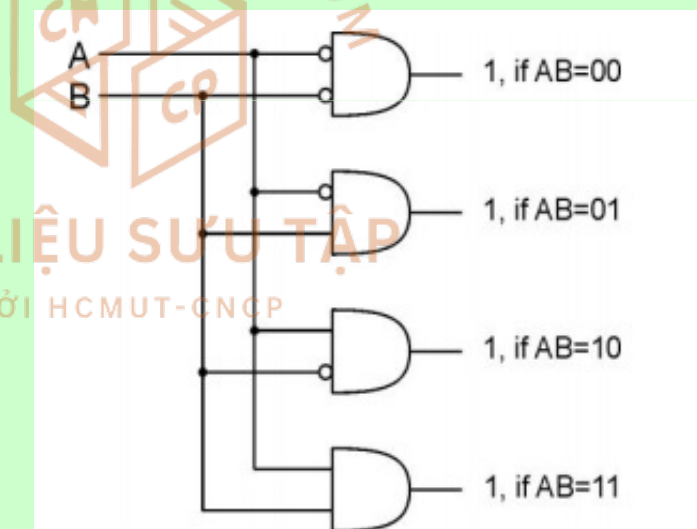
CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.3 Mạch tổ hợp (Combinational circuit)

3.3.1 Mạch giải mã (Decoder)

n ngõ vào và 2^n ngõ ra



Hình 3.13 Mạch giải mã 2 bit



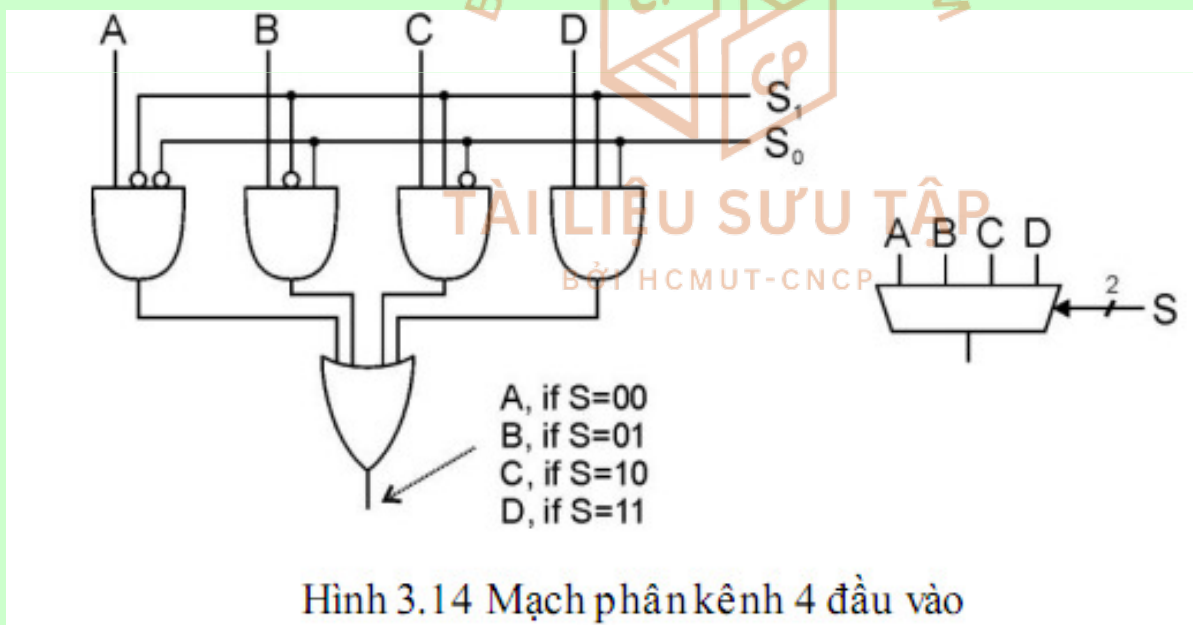
CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.3 Mạch tổ hợp (Combinational circuit)

3.3.2 Mạch phân kênh (Multiplexer)

2^n ngõ vào, n ngõ lựa chọn và 1 ngõ ra



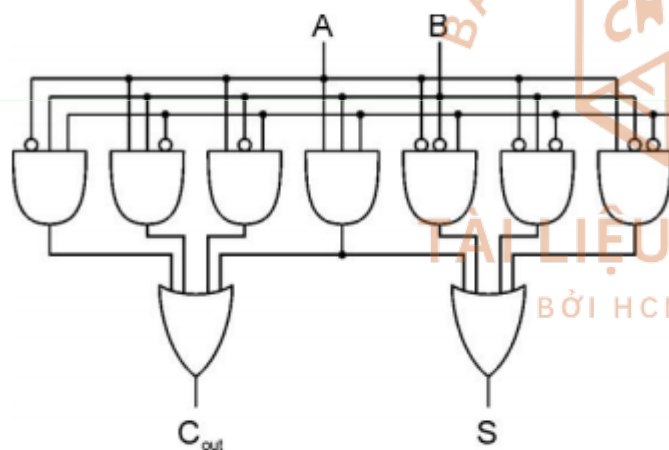


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.3 Mạch tổ hợp (Combinational circuit)

3.3.3 Mạch cộng toàn phần (Full adder)



(a)

A	B	C _{in}	S	C _{out}
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1

(b)

Hình 3.15 Mạch cộng toàn phần

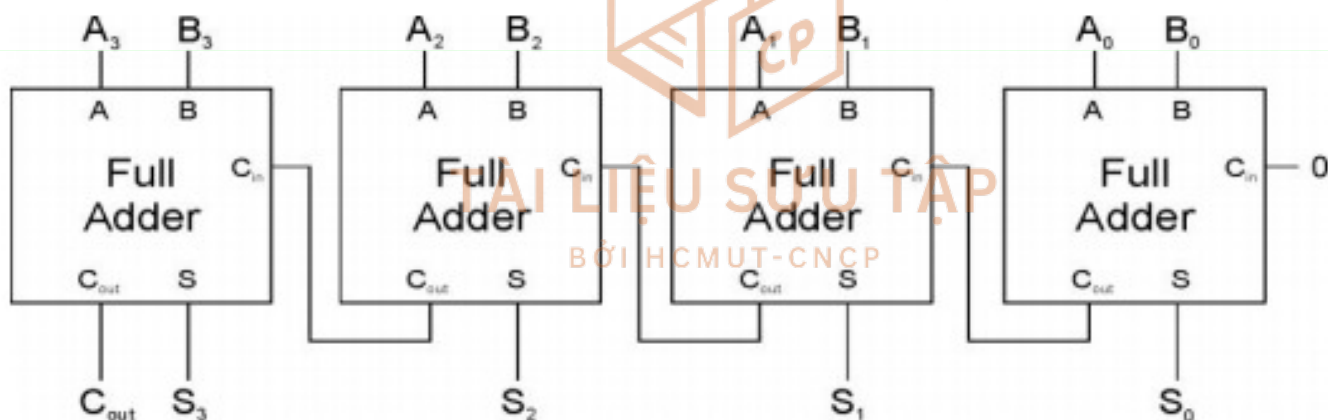


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.3 Mạch tổ hợp (Combinational circuit)

3.3.3 Mạch cộng toàn phần (Full adder)



Hình 3.16 Mạch cộng hai số nhị phân 4 bit



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.3 Mạch tổ hợp (Combinational circuit)

3.3.4 Một ví dụ về thiết kế mạch tổ hợp

Ví dụ 3.1: Thiết kế mạch kiểm tra sự chiếm đa số của bit 1 từ ba bit đầu vào (majority function).

Ta có bảng sự thật ở hình 3.17a. Vì là yêu cầu kiểm tra sự chiếm đa số của bit 1 từ ba bit đầu vào (A, B, C), nên đầu ra (M) sẽ là 1 khi số bit 1 ở đầu vào là từ 2 trở lên. Như vậy, ta có hàm logic sau đây:

$$M = \bar{A}BC + A\bar{B}C + AB\bar{C} + ABC$$

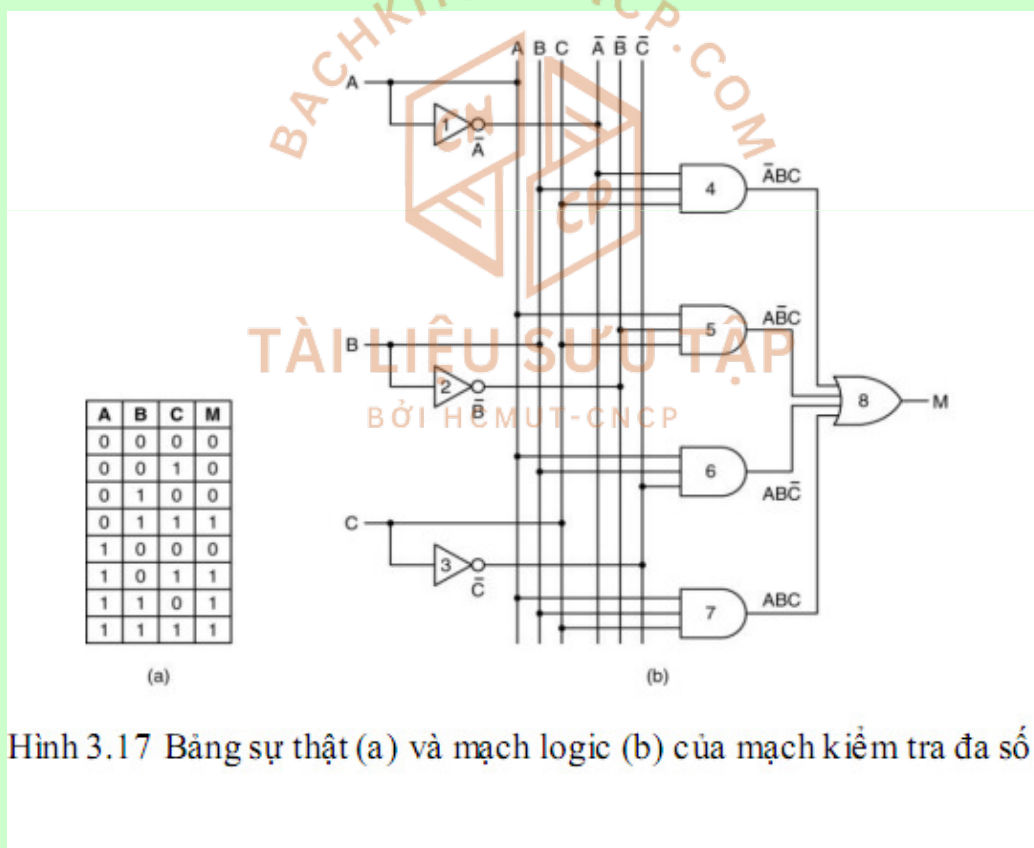


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.3 Mạch tổ hợp (Combinational circuit)

3.3.4 Một ví dụ về thiết kế mạch tổ hợp



Hình 3.17 Bảng sự thật (a) và mạch logic (b) của mạch kiểm tra đa số

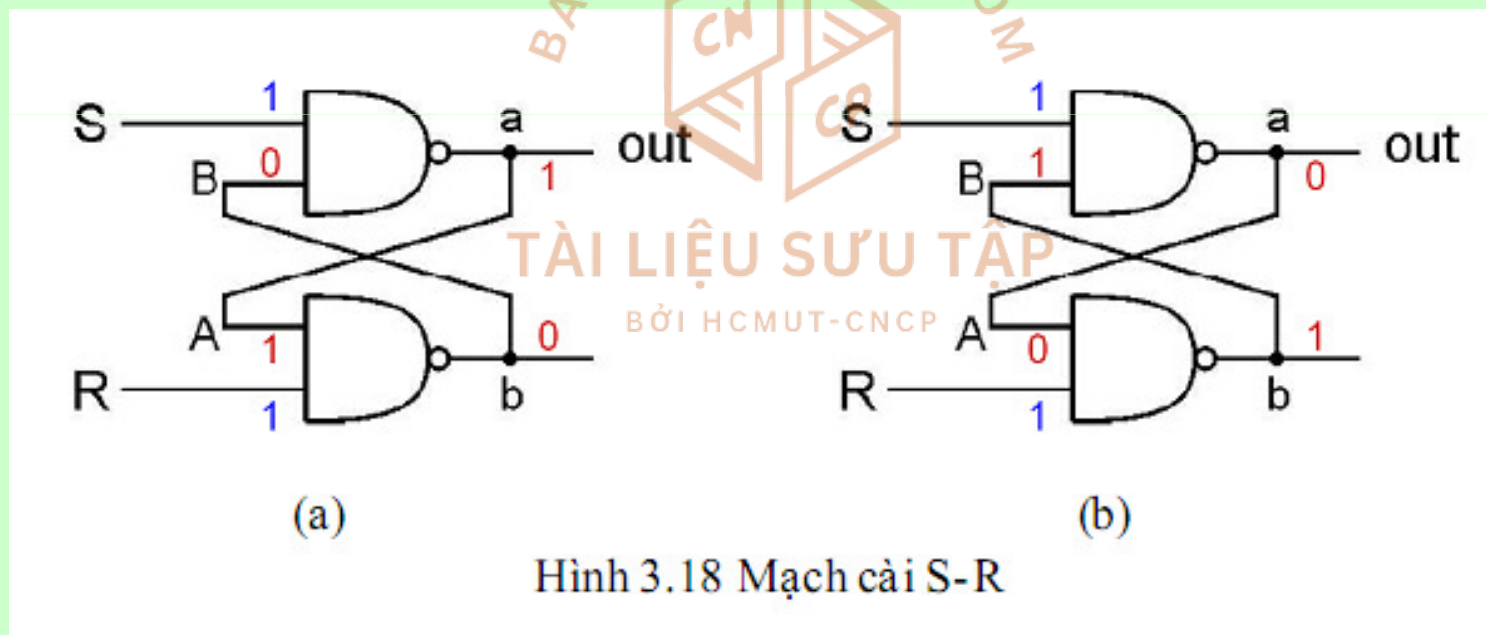


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.4 Phần tử nhớ cơ bản

3.4.1 Mạch cài R-S (R-S latch)



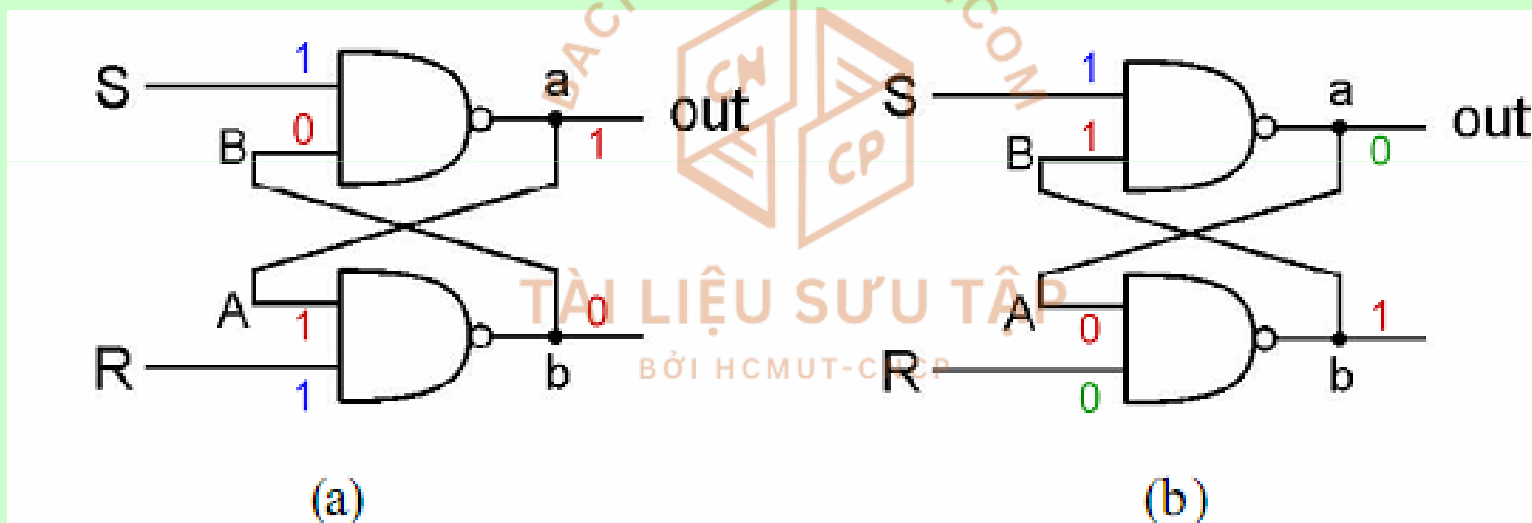


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.4 Phần tử nhớ cơ bản

3.4.1 Mạch cài R-S (R-S latch)



Hình 3.19 Mạch cài R-S đổi trạng thái bit lưu trữ từ 1 qua 0

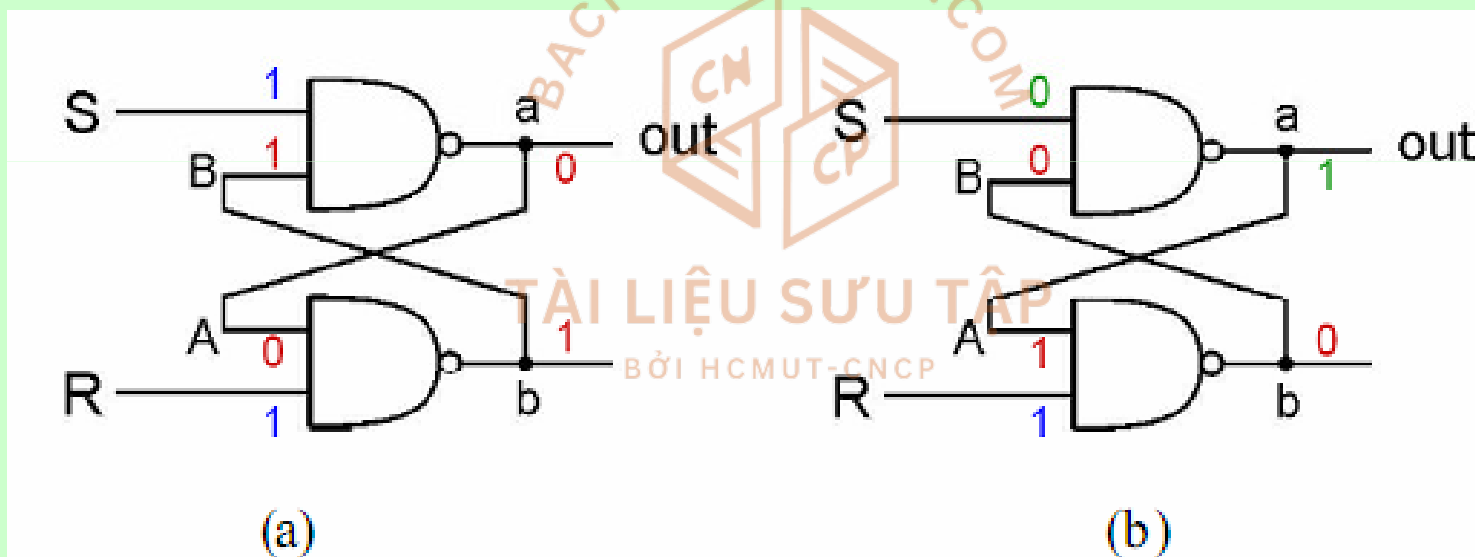


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.4 Phần tử nhớ cơ bản

3.4.1 Mạch cài R-S (R-S latch)



Hình 3.20 Mạch cài R-S đổi trạng thái bit lưu trữ từ 0 qua 1



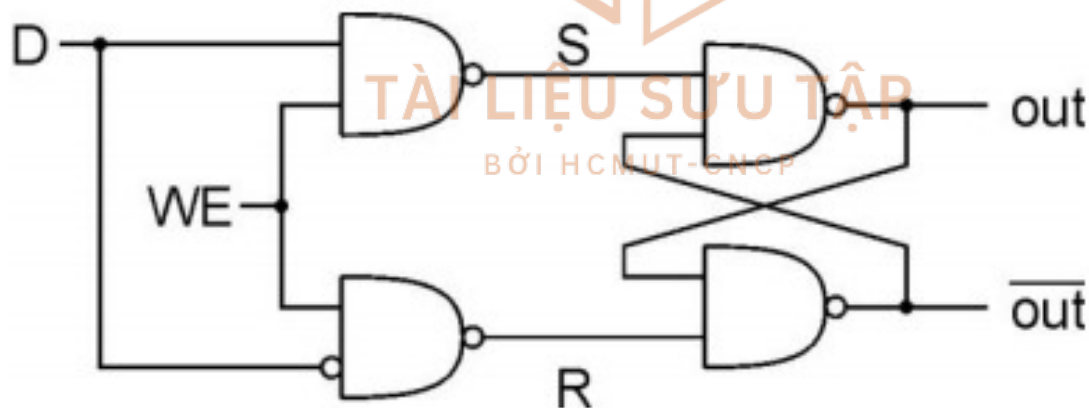
CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.4 Phần tử nhớ cơ bản

3.4.2 Mạch cài D (D latch)

WE: Write Enable



Hình 3.21 Mạch cài D

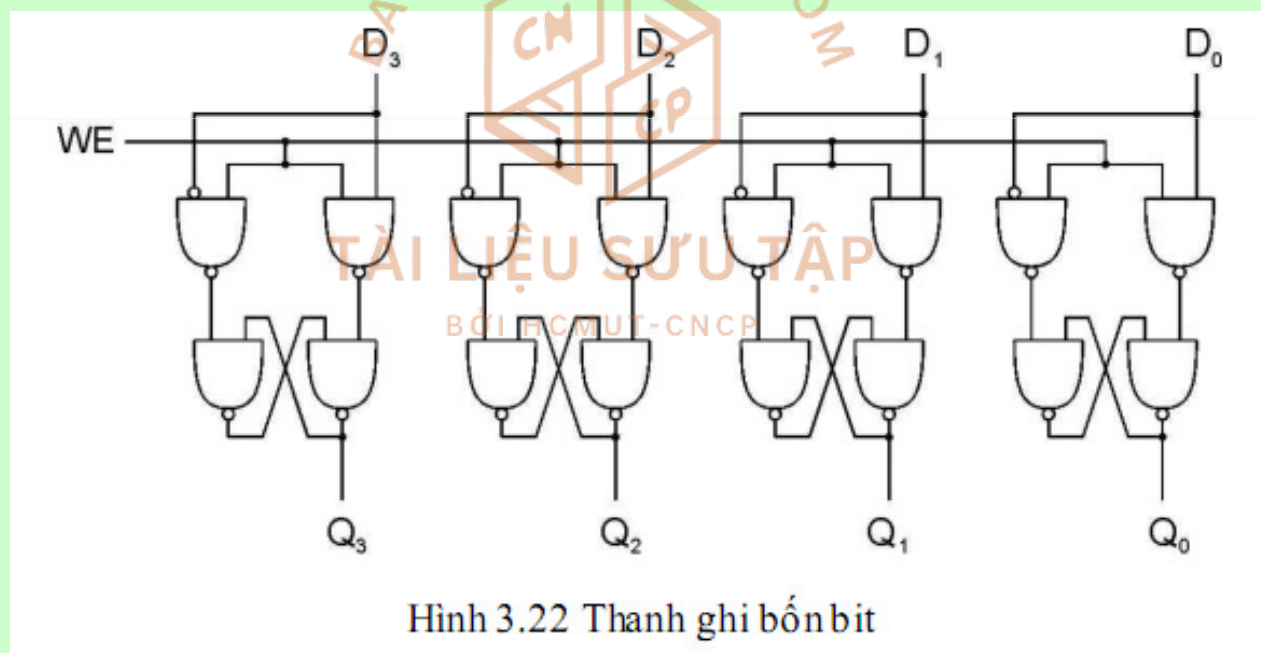


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.4 Phần tử nhớ cơ bản

3.4.3 Thanh ghi (Register)





CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.4 Phần tử nhớ cơ bản

3.4.3 Thanh ghi (Register)

Nếu số nhị phân có n bit, thì bit ngoài cùng bên trái sẽ là bit $[n-1]$.
Thí dụ, trong mẫu Q 16 bit sau:

0011101100011110

thì bit $Q[15]$ là 0, bit $Q[14]$ là 0, bit $Q[13]$ là 1, $Q[15 : 13]$ là 001.

BỞI HCMUT-CNCP



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.5 Bộ nhớ (Memory)

Bộ nhớ gồm nhiều ô nhớ (memory location), còn được gọi là từ, mỗi ô nhớ có địa chỉ riêng.

Mỗi ô nhớ có nhiều bit, và mỗi bit là một bộ cài D.

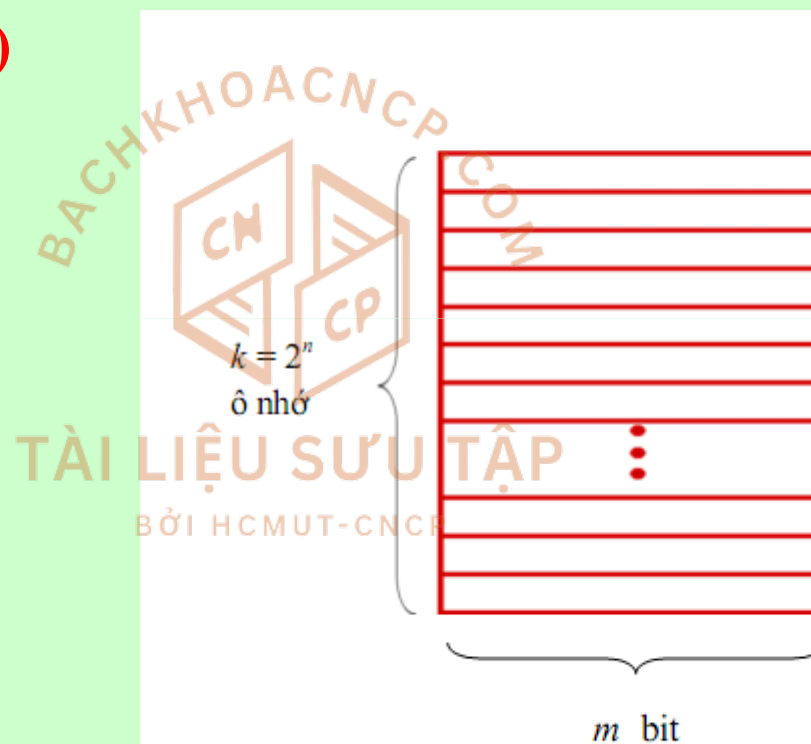
Như vậy, bộ nhớ được đặc trưng bởi hai yếu tố: số ô nhớ và số bit trong mỗi ô nhớ .



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.5 Bộ nhớ (Memory)



Hình 3.23 Hai đặc trưng của bộ nhớ



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.5 Bộ nhớ (Memory)

Nếu ta có n bit địa chỉ cho tổ hợp địa chỉ nhị phân của ô nhớ thì dung lượng bộ nhớ sẽ là $k = 2^n$ ô nhớ.

Thí dụ, khi nói máy tính có dung lượng 4 GB, có nghĩa là máy tính đó có số ô nhớ 4×2^{30} và mỗi ô nhớ là một byte, tức bộ nhớ máy tính đó có hơn 4 tỷ byte.

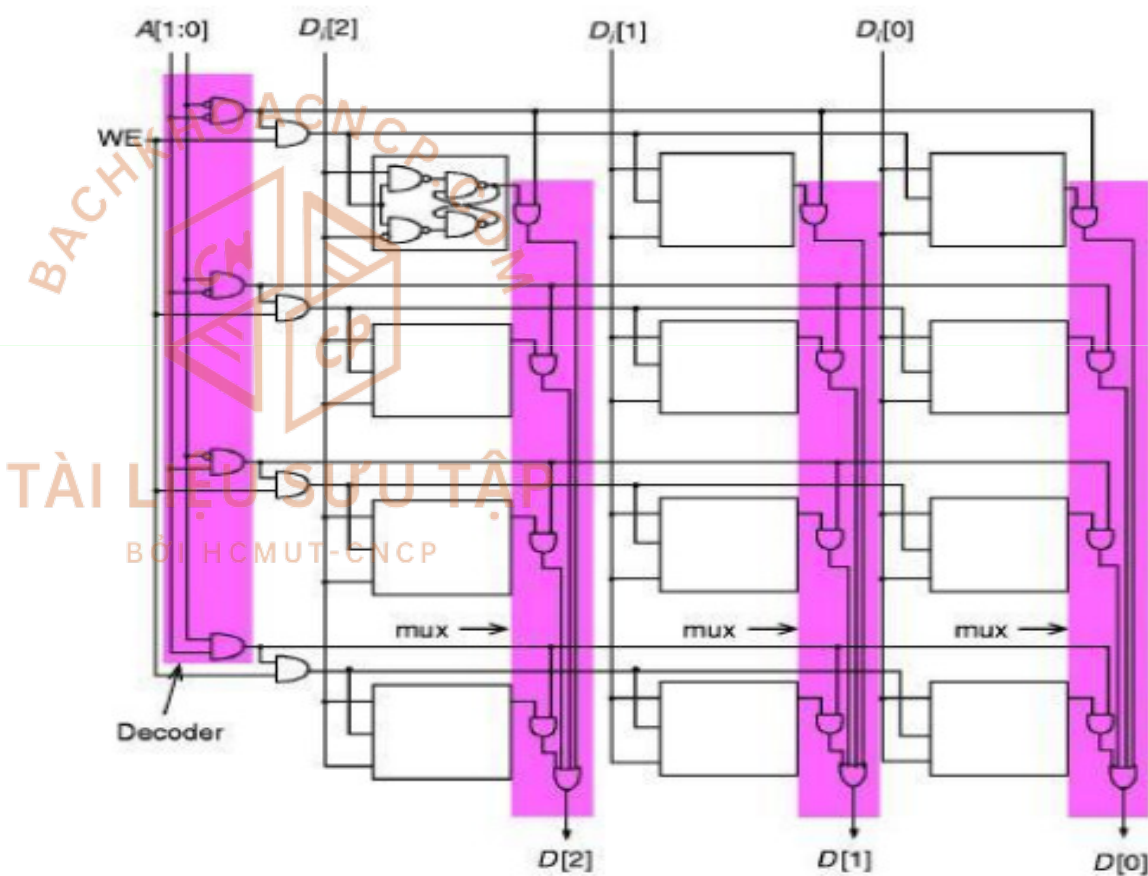
TÀI LIỆU SƯU TẬP
BỞI HCMUT-CNCP



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.5 Bộ nhớ (Memory)



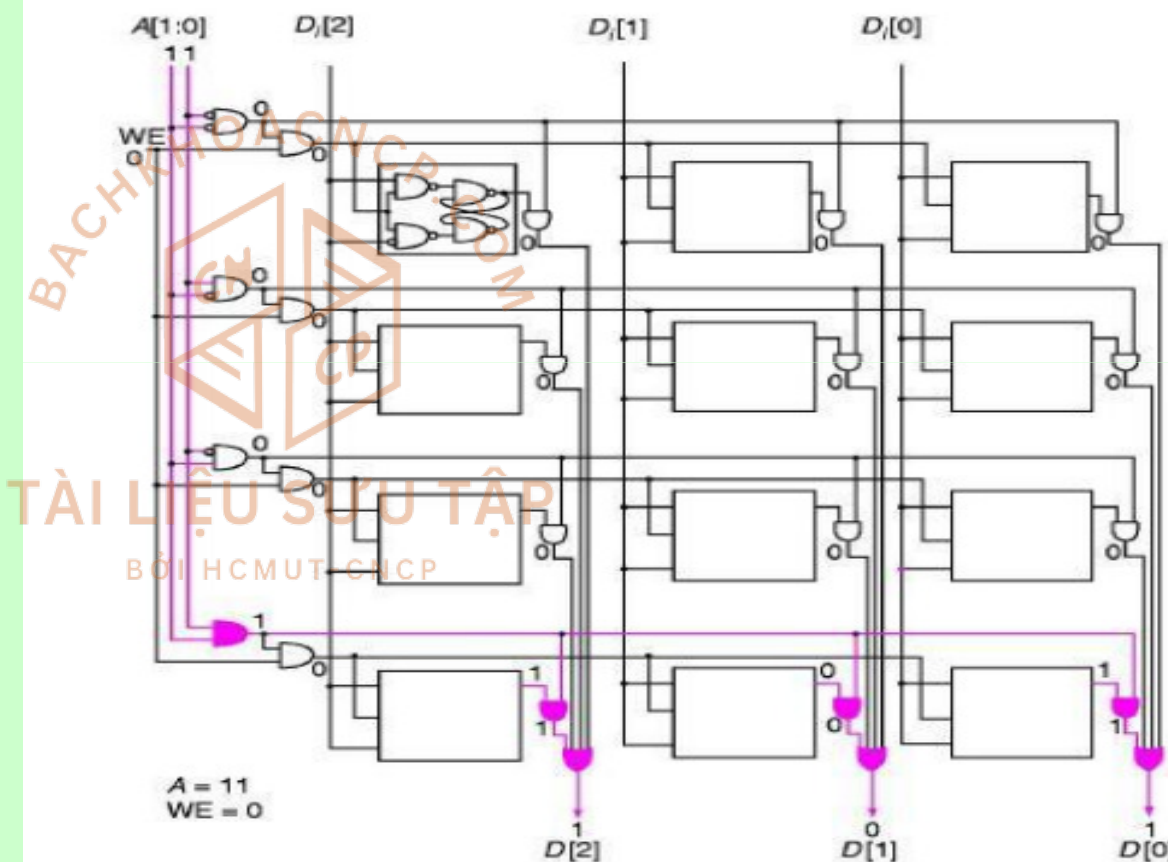
Hình 3.24 Bộ nhớ 4 từ 3 bit



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.5 Bộ nhớ (Memory)



Hình 3.25 Đọc dữ liệu ở ô nhớ 3 trong bộ nhớ 4 từ 3 bit



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.5 Bộ nhớ (Memory)

Ví dụ 3.2: Thiết kế bộ nhớ 8K bằng 4 chip 2K x 8 bit.

Với 4 chip nhớ này, mỗi chip nhớ có dung lượng 2K, nên số đường địa chỉ cần để mã hóa cho mỗi ô nhớ trong từng chip là 211 (=2K), tức từ A0-A10. Hơn nữa, tổng dung lượng là 8K, tức cần 213 đường địa chỉ, tức từ A0-A13. Như vậy, các đường địa chỉ A11-A12 sẽ được dùng để giải mã chọn chip (CS-Chip select) như trong hình 3.26.

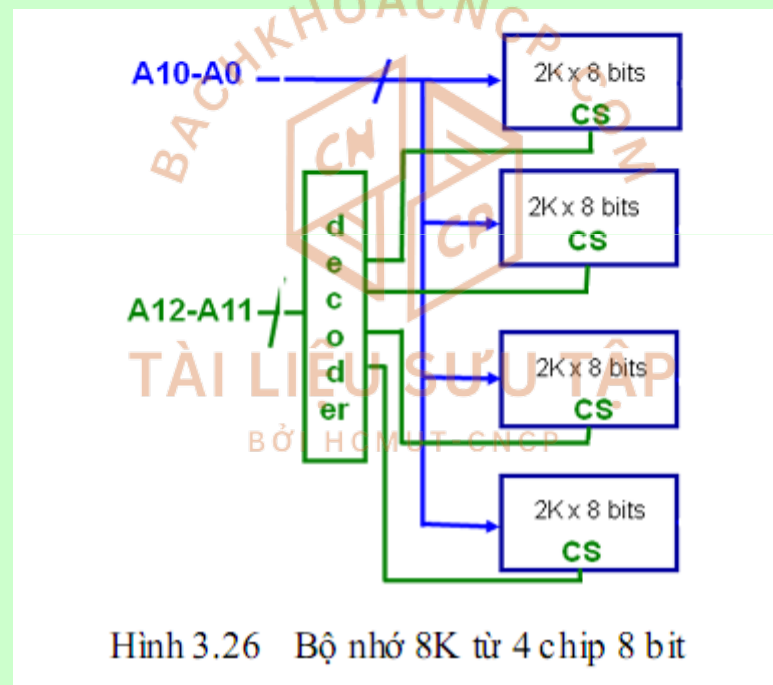
BỞI HCMUT-CNCP



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.5 Bộ nhớ (Memory)



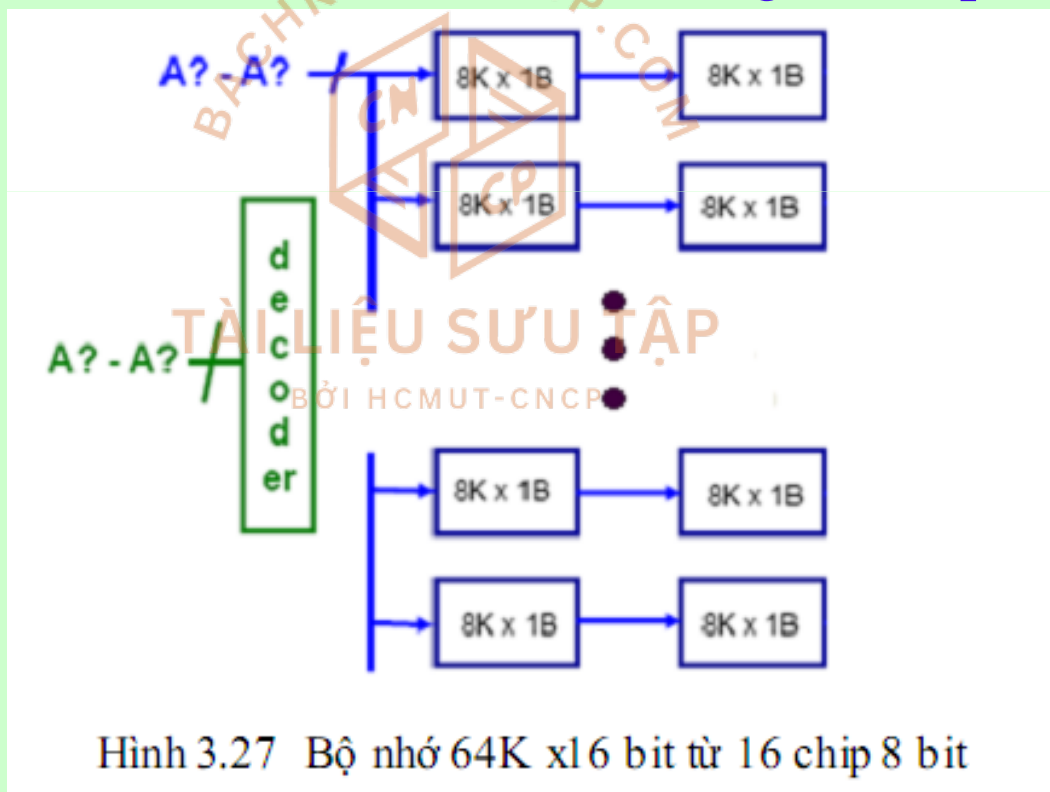


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.5 Bộ nhớ (Memory)

Ví dụ 3.3: Thiết kế bộ nhớ 64K x16 bit bằng 16 chip 8K x 8 bit.





CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.6 Mạch tuần tự (Sequential logic circuit)

Đầu ra của mạch tuần tự không chỉ phụ thuộc vào đầu vào hiện tại mà còn **phụ thuộc vào trạng thái hiện tại** của các phần tử nhớ trong mạch.

Thông tin nhị phân đang có trong các phần tử nhớ của mạch xác định trạng thái của mạch ở bất kỳ thời điểm nào trong quá khứ.

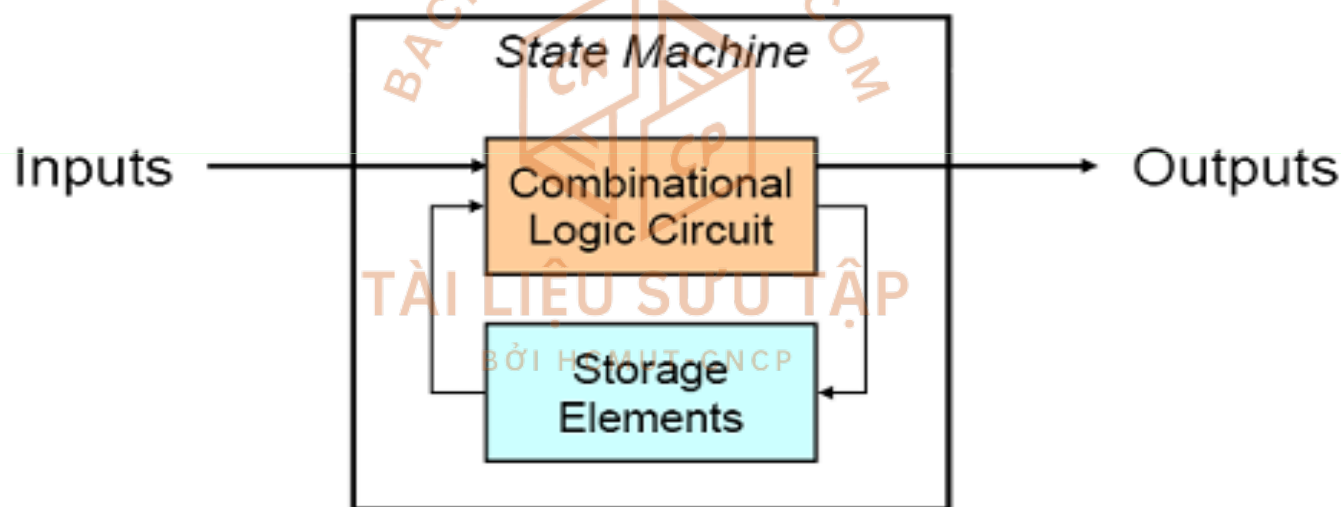
Như vậy, mạch tuần tự tiêu biểu sẽ gồm **hai** thành phần là **mạch tổ hợp** và **các phần tử nhớ** để trữ thông tin là trạng thái của mạch.



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.6 Mạch tuần tự (Sequential logic circuit)



Hình 3.28 Sơ đồ khối của mạch logic tuần tự



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.6 Mạch tuần tự (Sequential logic circuit)

Mạch logic tuần tự được dùng để thực hiện một trong những cơ chế quan trọng là máy hay bộ điều khiển trạng thái hữu hạn (**finite state machine**).

Thí dụ, một bộ điều khiển đèn giao thông bật đèn đỏ, vàng, hay xanh tùy thuộc vào đèn hiện thời đang sáng (thông tin trong quá khứ) và thông tin nhập từ các bộ cảm ứng về xe trên đường và các thiết bị quang đang điều khiển lưu lượng xe.



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.6 Mạch tuần tự (Sequential logic circuit)

3.6.1 Khái niệm về trạng thái

Trạng thái của một hệ thống là một bức tranh chụp nhanh mà ở đó tất cả các thành phần thích hợp đều được biểu diễn một cách rõ ràng.

Ví dụ: - Trạng thái của một trận bóng đá:?

....

TÀI LIỆU SƯU TẬP
BỞI HCMUT-CNCP



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.6 Mạch tuần tự (Sequential logic circuit)

3.6.2 Máy trạng thái hữu hạn

Việc một hệ thống thay đổi từ trạng thái này sang trạng thái khác với một số lượng trạng thái xác định hữu hạn biểu diễn tiến trình làm việc của hệ thống. Lúc này ta nói hệ thống là một máy hay bộ điều khiển trạng thái hữu hạn (finite state machine).

BỞI HCMUT-CNCP



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.6 Mạch tuần tự (Sequential logic circuit)

3.6.2 Máy trạng thái hữu hạn

Một máy trạng thái hữu hạn bao gồm năm thành phần :

1. một số hữu hạn các trạng thái
2. một số hữu hạn các đầu vào từ bên ngoài
3. một số hữu hạn các tín hiệu xuất (hay đầu ra) ra bên ngoài
4. một chỉ định rõ tất cả các chuyển trạng thái
5. một chỉ định rõ thành phần mỗi giá trị đầu ra.

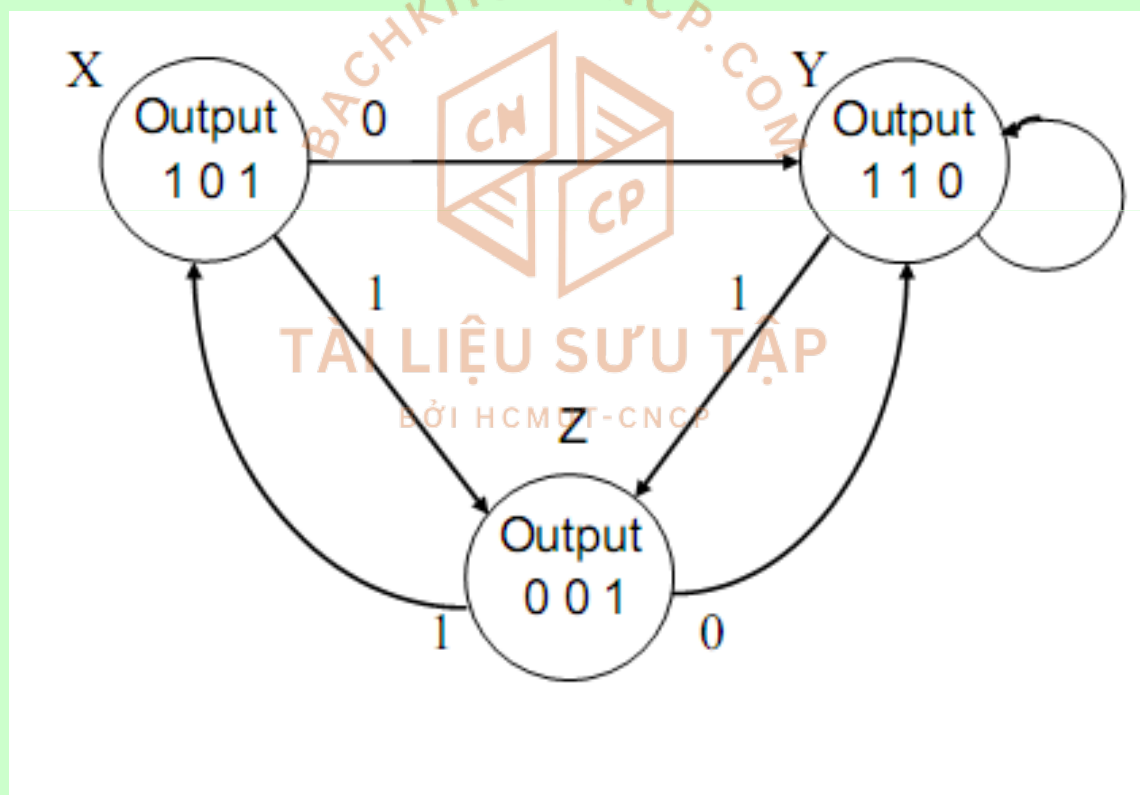


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.6 Mạch tuần tự (Sequential logic circuit)

3.6.2 Máy trạng thái hữu hạn



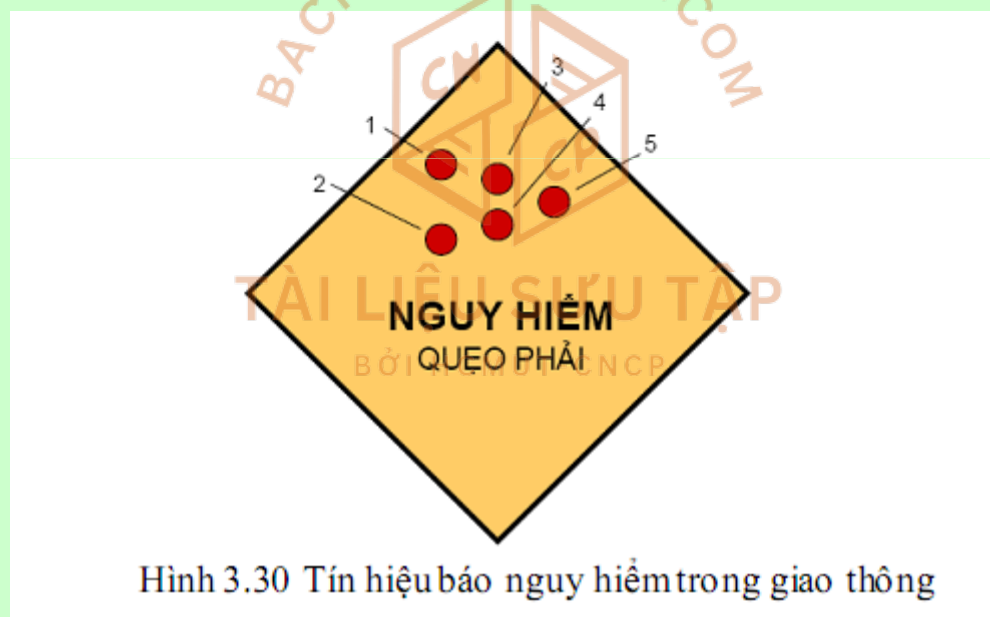


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.6 Mạch tuần tự (Sequential logic circuit)

3.6.3 Một thí dụ về hiện thực một máy trạng thái hữu hạn



Hình 3.30 Tín hiệu báo nguy hiểm trong giao thông

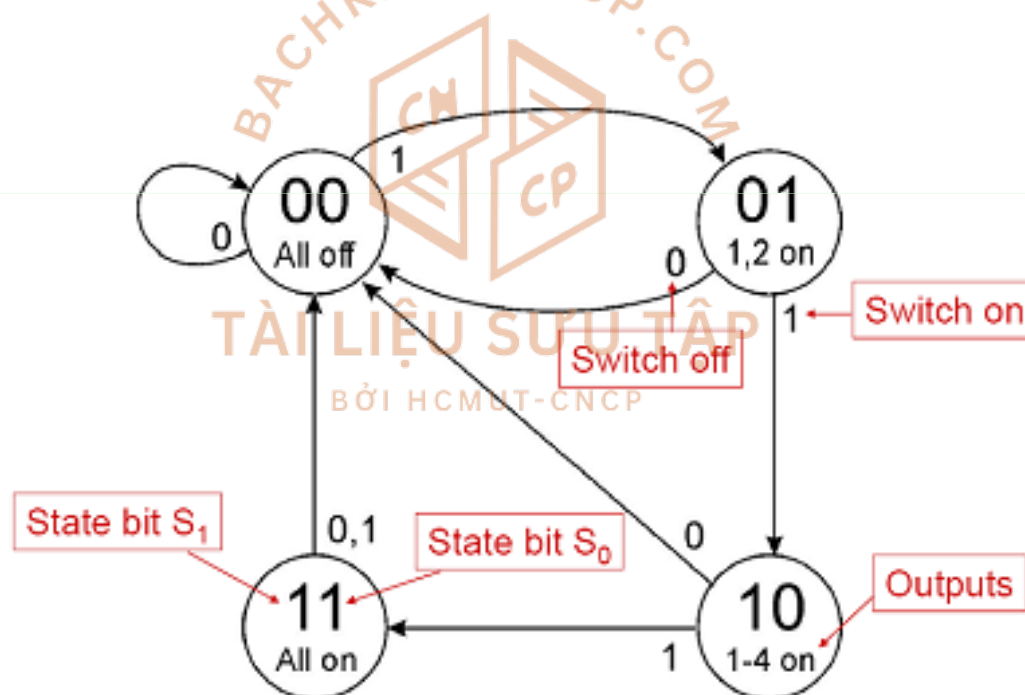


CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.6 Mạch tuần tự (Sequential logic circuit)

3.6.3 Một thí dụ về hiện thực một máy trạng thái hữu hạn



Hình 3.31 Sơ đồ trạng thái của bộ điều khiển báo hiệu nguy hiểm giao thông

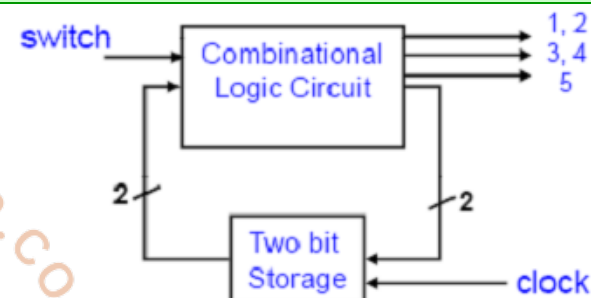


CHƯƠNG 3

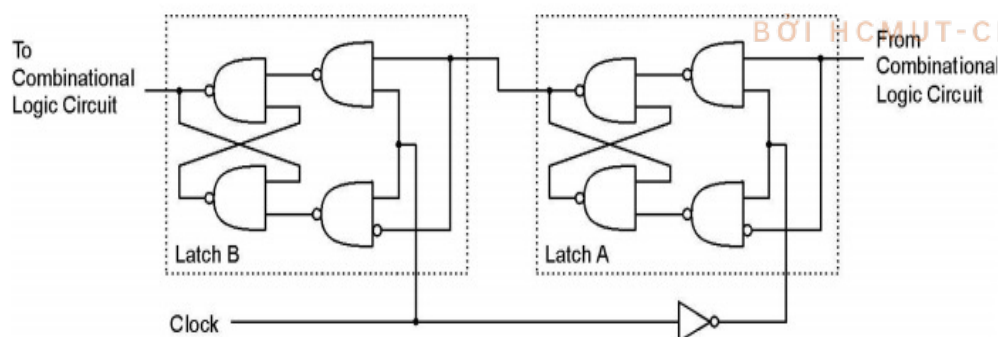
CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.6 Mạch tuần tự (Sequential logic circuit)

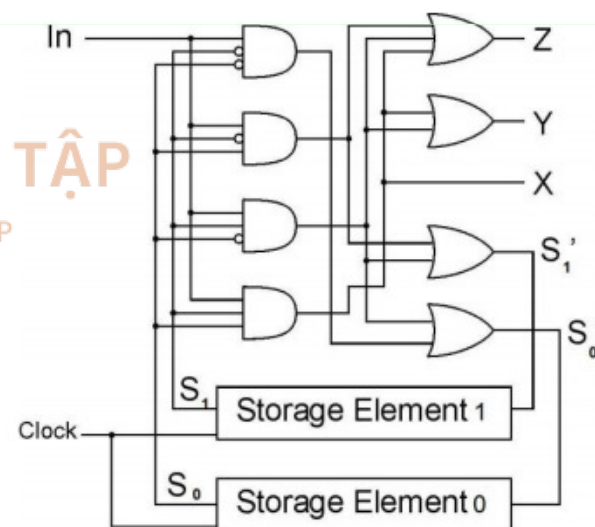
3.6.3 Một thí dụ về hiện thực một máy trạng thái hữu hạn



(a) Sơ đồ khối



(c) Một phần tử nhớ



(b) Mạch logic tổ hợp

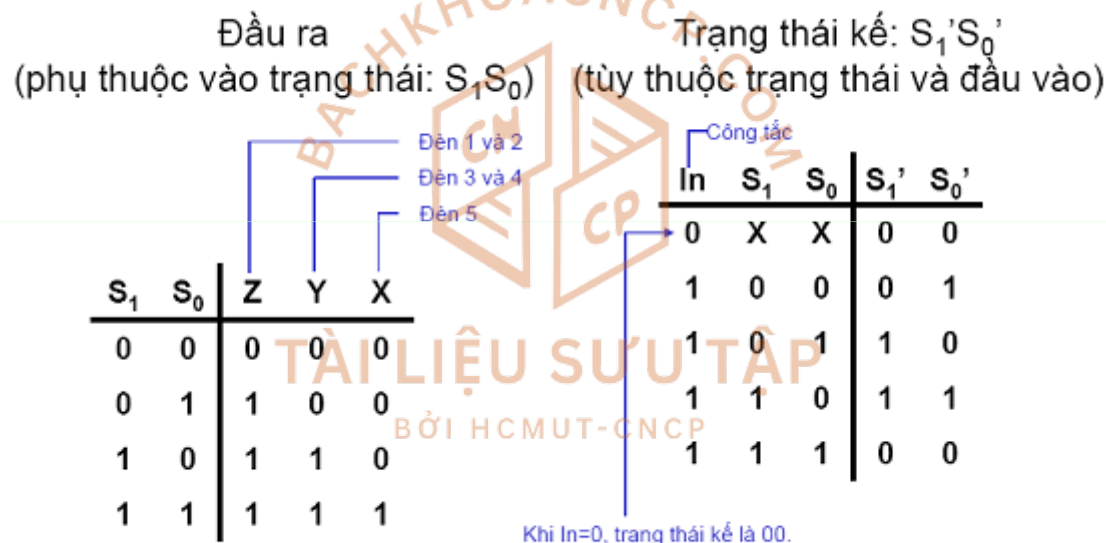
Hình 3.32 Hiện thực mạch logic tuần tự của biến báo giao thông



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.6 Mạch tuần tự (Sequential logic circuit)



Hình 3.33 Bảng sự thật về hoạt động của bộ báo nguy giao thông



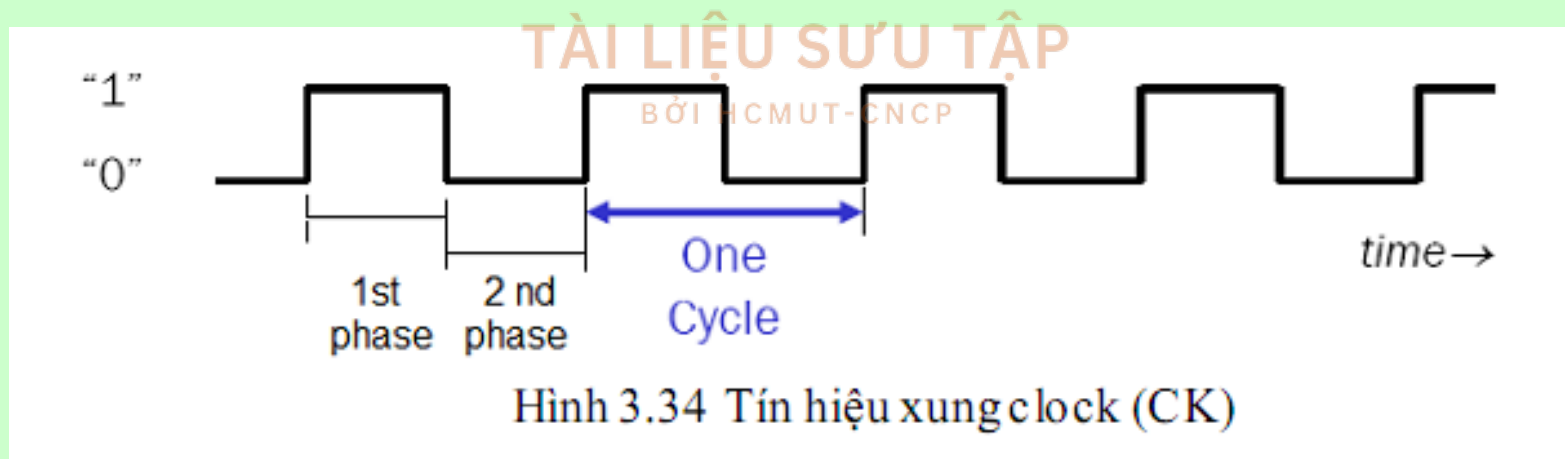
CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.6 Mạch tuần tự (Sequential logic circuit)

* Phần tử nhớ

Thành phần còn lại trong bộ điều khiển đèn báo hiệu nguy hiểm giao thông là mạch logic của hai phần tử nhớ. Hình 3.32c trình bày cấu trúc của một phần tử nhớ gồm cặp hai mạch cài D, và được gọi là mạch lật chủ tớ (**master-slave flip-flop**).





CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

3.7 Đường truyền dữ liệu LC3

Để hiểu rõ hơn việc thực thi của một chương trình, người ta đưa ra khái niệm đường truyền dữ liệu (data path) của một bộ vi xử lý. Đường truyền dữ liệu thực ra là các mạch logic được trình bày theo chức năng để xử lý thông tin. Do đó nó còn được gọi là vi kiến trúc của bộ vi xử lý. Hình 3.36 sau là đường truyền dữ liệu của máy tính ảo LC3, cũng tương tự như hình 1.14, có nhiều cấu trúc cơ bản tạo thành máy tính và rất quen thuộc với chúng ta như các thanh ghi 16 bit PC, IR, MAR, và MDR. Mỗi đường dây có đường gạch chéo nhỏ kèm theo số 16 biểu diễn 16 đường dây, mỗi dây mang một bit thông tin. N, Z, P là các thanh ghi một bit, chúng có thể được thực hiện bằng các mạch lật chủ tớ.



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ

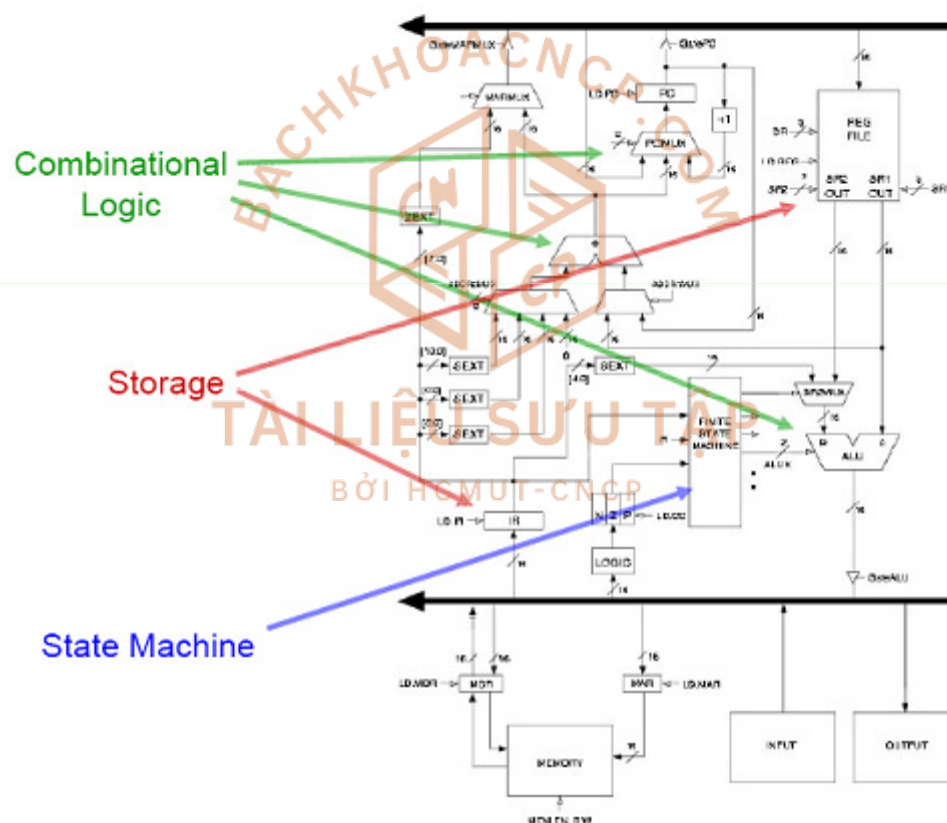
3.7 Đường truyền dữ liệu LC3

Có năm bộ phân kênh, một bộ cung cấp một giá trị 16 bit cho thanh ghi PC (PCMUX), một bộ cung cấp địa chỉ cho thanh ghi MAR (MARMUX), một bộ để chọn dữ liệu nhập vào đầu B của ALU (SR2MUX), và hai bộ để chọn toán hạng nhập cho bộ cộng 16 bit (ADDR1MUX và ADDR2MUX). Để điều khiển các thành phần trong đường truyền dữ liệu hoạt động, ta cần các vi lệnh với các bit quy định cụ thể. Tập hợp các vi lệnh là một vi chương trình mà trong chương sau chúng ta sẽ hiểu rõ hơn khi học cấp kiến trúc tập lệnh (IAS) của CPU LC3.



CHƯƠNG 3

CÁC CẤU TRÚC LUẬN LÝ SỐ



Hình 3.36 Đường trường dữ liệu của máy tính LC3



HỆ THỐNG MÁY TÍNH VÀ NGÔN NGỮ C



KẾT THÚC CHƯƠNG 3